1.地址映射、将程序的逻辑地址转换为内存物理地址的过程实现在分在内存中的正面各位。

2. 到您里走觉: 程方运行时由延伸地址更换机构完成;逻辑也址到物理地址的有好更,可以也内有中移动程行

3 虚拟有储器:通过磁,想打层的标,让键外科超过物理内存的逻辑地址到实现、为存款:

4. 青枝、往连接、程度还有一个路包车。模块及库还放到车路成定整可扶充文件、运行时不再修改。

了. 秋婷: 进始在内存的标间及探释效力介室回致恢复运行行为整体对实和交/段对控

6.改备驱动铅:控制硬件设备的软件屏蔽破件细节为操作系统和应用提供统一接口

7. SPOOLing: 假晚机板片、用子缓冲区和外外东地区的爆转。 CPU条担。控制外设数据发输了 与低激版系统19.7

8·2/0通道:在文于CPU的对例建草元,执行了与指公戏轻一

9.文件多统: 管理文件创新件和数据结构集合、《表》件有情,检索、更新及权限结制.

223川山的 刘鑫硕

12 里村、文件: 济代码编译后产生的二进制文件,链接后 才跨成为可执行刘华

11. 对华的登场战和:用户舰争如文件组织形成为有益构和无效构。

11. 有结构2件 由记录组成的2件, 迟录存置走战式和小药

13 有. 超年图: 用乙进制 [2]表音 强度块便形态: "1"表已图 "0"表空闲、同子还处型第2里

14年發發,操作系統是任務的移生,通过系统调用关现

过.各统调用:应用维力请求操作系统服务的接口用 矣。 到内拟差的通偿方式

7636中述作外设定成的中华作在向中以发产美的中部信号有去发 CPU到理沙毯果

18次件·有任在有储备个质上有名价的数据集后,是数据组织基单位 19文件的知理结构、刘胜在磁盘上的有储态式如连接到到等

## 2.1新秦皇校

- 2.绝对装入。可重定位装入.对您.运名时装入
- 3. 静克链接. 类入时五次、海拔、运剂时动态链接。
- 4、宝闲分卷表,空闲分路连

上.坚康

6. 国走, 家统 可变. 用户程序

7. 多次性、对换性,虚拟性

P. 文件等理学统,文件杂台、园飞经书。

9. 分区分配等级、规则分配与团级、分区的特殊

11、分次有储管理、分较有储管理、较久还有储管理

12.快表

13 逻辑论证, 彻建论证

14. 使于经方模块似处理、使于较的决定、使于内存保护。

15.地址教美机构.

16 局部性、即间局部性、年空间局部性

门、知生器。通道到用于2/2探修找到通道可独立于CPU协行2/0 指定。

18.11成放件。秦引文件、秦引川交为文件

19. 军级事引、纷级素引、混合家引

的豆族生产位

21. 用程的软件设备的失立性,设备的经济生产。

21.连续、链接 到 剪引

23. 高速缓冲价格、拓傲 和助价格

1、连续为西己和唐龄分面已

对. 文件长发,有经为个人多样一生。

26 有结构如此 光结构如件 特殊文件

27. 连续伤已, 经转转配, 索引分面已

28-绝对路性. 相对路径

29. 空闲包块谷连、空闲包路连

30 堂手符号·连接· 基子硬链接·

37.七次设备、转设备、加度区设备、共享设备、委权设备、

52. DMASK. 通道方式:

四单缓冲,狗引、缓冲,缓冲地

升。到到间·数据传输时间

- 三.1. 是次: Cache ) 新 子外行 : 酸像次降低, 定量依次增长, 股本降低
- 2. 游代码一编译一海连接一块入一户运行
- 3.青额、链接:运动前老战链球可科外放件大。
- 4. 广道次进处,187. 最佳选多 187. 最好达 187. 最佳
- 工·相同: 均为核源方面已载效率如么平不同: 内有分应关注空间. 文13里静东.. 存储 CPU 调度关注对图片 合应C, 外望 到底进程
  - 6. 页面置换机场, 低速处路性原理
- 7. 点面置换逐始积率置换常位基于内存的历史。
- 8·分及 逻辑地址一次是中京的偏移 分数·逻辑地址一次是中级内有移 场面式·类为校科到我的京司·新尔蓝文表

9. 中进行清末一中断响之一种到到

A. 系统 用产车 11成务 季引11成务 普通. 团队, 这盆

11. 年级目录,二级目录、初水目录。

12.连续分面已 经接分配 零引为西巴

13. 均有连续18散行面已方式、的行英兴运递发 原版

14\_ 5517、KA213 伏州以外华多元